PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 06044188 A

(43) Date of publication of application: 18 . 02 . 94

(51) Int. Cl

G06F 15/02 G06F 15/21

(21) Application number: 04199903

(22) Date of filing: 27 . 07 . 92

(71) Applicant:

BROTHER IND LTD

(72) Inventor:

FURUSHIMA TOKIHITO

(54) SCHEDULER

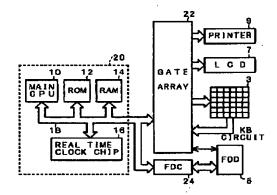
(57) Abstract:

PURPOSE: To obtain a scheduler which does not require much labor for the management of executed useless data by providing a second storage means to store deleted schedule information at the time of deleting the schedule information stored in a storage means.

CONSTITUTION: At the time of generating newly schedule data, the internal memory remaining amount check of a RAM 14 is executed by a CPU 10. In the case that there is free capacity larger than a one-record portion in the RAM 14, the schedule data is generated on the basis of the inputted data. In the case that there is not the free capacity of the one-record portion, it is checked whether there is the executed data or not, and the executed data is displayed on a liquid crystal display device 7, and simultaneously, a user is made to confirm whether the data is to be deleted or not. In the case of deleting it, the user is made to confirm whether it is to be preserved in the floppy disk of an FDD part 5 or not. In the case that it is not to be preserved, the executed data is deleted from the RAM 14. In the case that it is to be preserved, the memory remaining capacity of the floppy disk provided in the FDD part 5

is checked.

COPYRIGHT: (C)1994,JPO&Japio



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公 開 特 許 公 報 (A)

(11)特許出顧公開番号

特開平6-44188

(43)公開日 平成6年(1994)2月18日

(51)Int.CL⁵

識別配号

庁内整理番号

FI

技術表示箇所

G 0 6 F 15/02

355 A 7343-5L

15/21

L 7052-5L

審査請求 未請求 請求項の数2(全 7 頁)

(21)出願番号

特顧平4-199903

(22)出顧日

平成 4年(1992) 7月27日

(71)出顧人 000005267

ブラザー工業株式会社

愛知県名古屋市瑞穂区苗代町15番1号

(72)発明者 古嶋 時人

愛知県名古屋市瑞穂区苗代町15番1号 ブ

ラザー工業株式会社内

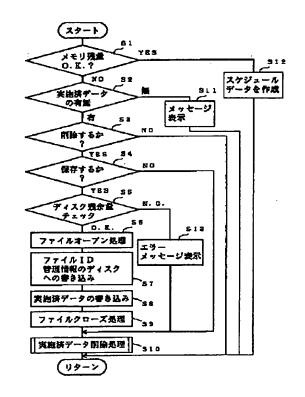
(74)代理人 弁理士 足立 勉

(54) 【発明の名称】 スケジューラ

(57)【要約】

【目的】 実施済みの不用データの管理にてユーザが煩雑な手間を加える必要のない使い勝手のよいスケジューラを提供すること。

【構成】 RAMに1レコード分以上の空容量があれば (S1:YES) スケジュールデータが作成される (S12)が、1レコード分の空容量がなければ (S1:NO)、実施済データの有無がチェックされ (S2)、実施済データが存在し (S2:YES)、その実施済データを削除するならば (S3:YES)、削除しようとする実施済データをフロッピーディスクに保存するかどうかのメッセージを表示してユーザに確認させる (S4)。実施済データを保存するならば (S4:YES)、その実施済データをフロッピーディスクに保存する (S6~S9)と共に実施済データをRAMから消去する (S10)。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 日時と該日時に対応した情報とからなる 予定情報を入力する入力手段と、

上記入力手段により入力される予定情報を格納する第1 記憶手段と、

上記第1記憶手段に格納される予定情報を外部に出力する出力手段と、

上記記憶手段に格納される予定情報を削除する際、該削除した予定情報を格納する第2記憶手段とを備えたことを特徴とするスケジューラ。

【請求項2】 日時と該日時に対応した情報とからなる 予定情報を入力する入力手段と、

上記入力手段により入力される予定情報を格納する記憶 手段と、

上記記憶手段に格納される予定情報を外部に出力する出 力手段と、

上記記憶手段に格納される予定情報の内、不要となった 予定情報に対し外部から不要情報を付加する不要情報付 加手段と、

上記記憶手段の未使用容量を検出し該検出した未使用容量が予め定められた値以下のとき、上記不要情報付加手段により不要情報が付加された予定情報を上記出力手段から出力するメモリ制御手段とを備えたことを特徴とするスケジューラ。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、電子手帳やワープロ等に搭載され、日時とその日時に応じた情報を管理するスケジューラに関する。

[0002]

【従来の技術】従来、電子手帳やワープロ等に搭載されるスケジューラでは、日時とその日時に対応した情報(以下スケジュールデータと呼ぶ)が記憶されるメモリの容量はユーザが管理していた。例えば図5に示すスケジューラの場合、チェック欄にVマークの付加されたスケジュールデータが実施済みのスケジュールデータであり不必要なデータとなる。このスケジュールデータであり不必要なデータとなる。このスケジューーが新しくスケジュールデータを入力できないことで初めて知ることになる。新しくスケジュールデータを入力できないとになる。新しくスケジュールデータを入力できない場合は、ユーザはVマークの付加されたスケジュールデータ(実施済データ)から不要なスケジュールデータを選択し、削除して、新しいスケジュールデータを入力する。

[0003]

【発明が解決しようとする課題】しかしながらこのような従来のスケジューラでは、一旦メモリから削除されてしまったスケジュールデータは、ユーザが二度と確認することができない。そのため実施済みのスケジュールデータであっても、後から確認する必要性が生じたとき、

または誤って必要なスケジュールデータを削除してしまったとき等、削除した実施済データはどこにも格納されておらず確認することができなかった。

【0004】またユーザは、スケジュールデータを入力する度に、スケジュールデータ格納されるメモリの容量を常に気にかけていなければならなかった。そして新しいスケジュールデータが入力できないことで初めてメモリの容量が足りないことを知らされ、実施済みのデータの内容を検討して、該当するスケジュールデータのみを削除しなければならなかった。特に、急いで新しいスケジュールデータを入力した場合や、多くのデータを入力したい場合等にメモリの容量が足りなくなってしまうと操作が煩わしく、誤って必要なスケジュールデータを削除してしまう可能性があった。

【0005】本発明は、上記の問題点を解決するためになされたものであり、実施済みの不要データの管理にてユーザが煩雑な手間を加える必要のない使い勝手のよいスケジューラを提供することを目的とする。

[0006]

【課題を解決するための手段】この目的を達成するためになされた請求項1記載の発明(以下第1発明とする)は、図6 (a)に例示するように、日時と該日時に対応した情報とからなる予定情報を入力する入力手段と、上記入力手段により入力される予定情報を格納する第1記憶手段と、上記第1記憶手段に格納される予定情報を外部に出力する出力手段と、上記記憶手段に格納される予定情報を削除する際、該削除した予定情報を格納する第2記憶手段とを備えたことを特徴とするスケジューラを要旨とする。

30 【0007】請求項2記載の発明(以下第2発明とする)は、図6(b)に例示するように、日時と該日時に対応した情報とからなる予定情報を入力する入力手段と、上記入力手段により入力される予定情報を格納する記憶手段と、上記記憶手段に格納される予定情報を外部に出力する出力手段と、上記記憶手段に格納される予定情報の内、不要となった予定情報に対し外部から不要情報を付加する不要情報付加手段と、上記記憶手段の未使用容量を検出し該検出した未使用容量が予め定められた値以下のとき、上記不要情報付加手段により不要情報が付加された予定情報を上記出力手段から出力するメモリ制御手段とを備えたことを特徴とするスケジューラを要旨とする。

[0008]

【作用】第1発明のスケジューラでは、入力手段により入力されるスケジュールデータは、まず第1記憶手段に格納され必要に応じて出力手段より外部に出力される。第1記憶手段に格納されているスケジュールデータが削除されると、そのスケジュールデータは第2記憶手段に格納される。例えば第2記憶手段としてフロッピーディスク等を用いることができ、第1記憶

手段から削除してしまったスケジュールデータでも、ユーザは第2記憶手段に格納されているスケジュールデータを確認することができる。

【0009】第2発明のスケジューラでは、入力手段により入力されるスケジュールデータは、記憶手段に格納され必要に応じて出力手段より外部に出力される。その際、不要となったスケジュールデータに対しては外部から不要情報付加手段により不要情報が付加される。メモリ制御手段は、記憶手段の未使用容量を検出しており、検出した未使用容量が予め定められた値以下の場合は、不要情報が付加されたスケジュールデータが出力手段から出力される。ユーザは出力されたスケジュールデータから削除するか否かを決定するだけでよいことになる。そのため記憶手段の未使用容量をユーザが気にかける必要がない。

[0010]

【実施例】以下、本発明を具体化した一実施例を図面を 参照して説明する。図1は、本発明一実施例としてのス ケジューラを搭載した電子タイプライタ1の全体図であ る。

【0011】電子タイプライタ1は、キーボード3、F DD (フロッピーディスクドライブ) 部5、液晶表示装 置7、プリンタ部9等から構成されている。キーボード 3は、アルファベットや各種ファンクションキー等の複 数のキーからなる周知のキーボードである。このキーボ ード3は、入力手段および第2発明の不要情報付加手段 としての機能を果たしている。FDD部5は、周知のフ ロッピーディスク11へのデータの書き込みおよびフロ ッピーディスク11からのデータの読み出しを実行する ことにより内部メモリの有効利用を可能としている。F DD部5に装着されるフロッピーディスク11は、第1 発明の第2記憶手段としての機能を果たしている。液晶 表示装置7はスケジュールデータや文章等を表示するデ ィスプレイ装置である。この液晶表示装置 7 は、出力手 段としての機能を果たしている。プリンタ部9はキーボ ード3より入力したデータやFDD部5のフロッピーデ ィスク11に格納されたデータを印字する印字装置であ

【0012】次に図2を参照して、電子タイプライタ1の電気的構成を説明する。電子タイプライタ1は、制御部20、ゲートアレイ22、FDC(フロッピーディスクコントローラ)24等から構成され、これにキーボード3、液晶表示装置7、プリンタ部9等が接続されている。

【0013】制御部20は、CPU10、ROM12、RAM14、RTC(リアルタイムクロックチップ)16、およびこれら装置を接続するバス18等から構成される制御装置部である。CPU10は、ROM12に格納されているプログラム等に基づき、各種処理を実行する中央処理装置である。このCPU10は、第2発明の

メモリ制御手段としての機能を果たしている。ROM1 2は、後述するフローチャートを実行するためのプログラム等を格納するリードオンリメモリである。RAM1 4は、スケジュールデータ等を格納するランダムアクセスメモリである。このRAM1 4は、第1発明の第1記憶手段、第2発明の記憶手段としての機能を果たしている。RTC16は、計時手段としての機能を果たしており、年月日と曜日と時刻とを含むリアルタイムの時刻信号を出力する。バス18は、CPU10、ROM12、10 RAM14、RTC16等を接続するデータバスである。

【0014】ゲートアレイ22は、キーボード3、液晶表示装置7、プリンタ部9等を制御するインターフェース論理回路である。FDC24は、FDD部5を制御する論理回路である。以下、図3および図4のフローチャートを参照しつつ、スケジュールデータを格納するRAM14の空き容量が少なくなったときのスケジュールデータ処理動作を説明する。

【0015】電子タイプライタ1の操作を行う者が、新 20 規にスケジュールデータを作成する際、CPU10によ りRAM14の内部メモリ残量チェックが行われる(ス テップS1、以下単にS1で表す。他のステップについ ても同じ)。 RAM14内に1レコード (一つの、日時 とその日時に対応した予定情報) 分以上の空き容量があ る場合(S1:Yes)は、入力されたデータに基づい てスケジュールデータを作成する (S12)。RAM1 4内に1レコード分の空き容量がない場合(S1:N o) は、実施済データが有るかどうかのチェックを行う (S2)。実施済データであるかどうかのチェックは、 30 格納されているスケジュールデータに対し不要情報が付 加されているかどうかにより行われる。不要情報は従来 例に示したように、操作を行うものが既に実施済み等で 不要となったスケジュールデータに対しVマークを付加 することで行われる。Vマークが付加されたスケジュー ルデータには、RTC16が計時する日時データがタイ ムスタンプとして付けられている。

【0016】ここでVマークが付加されたスケジュールデータがない、つまり実施済データが無い場合(S2:無)は、液晶表示装置7に「削除可能なデータがありません。」等のメッセージを表示(S11)して処理を終了する。実施済データが有る場合(S2:有)は、実施済データを液晶表示装置7に表示すると共に「削除してよろしいですか?」等のメッセージを表示して削除するかどうかをユーザに確認させる(S3)。ユーザが実施済データを削除する旨の指令がキーボード3から入力されたならば(S3:Yes)、削除する実施済データを下DD部5のフロッピーディスク11に保存するかどうかを表すメッセージを表示してユーザに確認させる(S4)。

【0017】実施済データを保存しない旨の指令がキー

6

ボード3から入力されたならば (S4:No)、実施済 データをRAM14から削除して (S10) 処理を終了 する。実施済データを保存する旨の指令が入力された場合 (S4:Yes) は、FDD部5に備えられているフロッピーディスク11のメモリ残余量をチェックする (S5)。

【0018】フロッピーディスク11の空き容量が少な く実施済データを保存できない場合(S5:NG)は、 液晶表示装置7に「保存可能なメモリ容量がありませ ん。」等のエラーメッセージを表示して(S13)、デ ータ保存処理をスキップし、実施済データを削除して (S10) 処理を終了する。FDD部5のフロッピーデ ィスク11のメモリ残余量が十分あり実施済データが保 存できる場合(S5:OK)は、ファイルのオープン処 理を実行する(S6)。ファイルのオープン処理とは指 定したファイル名のファイルをオープンする処理であ る。例えば実施済データのファイル名を「CHECK」 とすると、「CHECK」というファイル名のファイル をオープンする。次に、ファイルID、ファイル管理情 報 (スケジュールデータ登録件数等) をFDD部 5 を使 ってフロッピーディスク11へ書き込み(S7)、実施 済データをフロッピーディスク11へ書き込む(S 8)。ファイルに必要な情報を書き込むと、ファイルク ローズ処理を実行する(S9)。これはファイルオープ ン処理(S6)によりオープンされたファイルをクロー ズする処理を示す。次に、実施済データをRAM14か ら削除して(S10)、処理を終了する。

【0019】次に、図4のフローチャートを参照しつつ、図3の、実施済データのRAM14から削除する処理 (S10)にて、実行される処理手順について説明する。まず、RAM14にスケジュールデータが有るかどうかをチェックする (S20)。スケジュールデータが RAM14に無い場合 (S20:無)は、削除すべきデータがないので何もせずにそのまま終了する。スケジュールデータが有る場合 (S20:有)は、インデックスとしてのレコード番号 Iに、スケジュールデータのレコード番号の最大値をセットする (S21)。次に、Iにセットされたレコード番号のスケジュールデータが実施済データであるかどうかをチェック (S22)する。

【0020】実施済データであるかどうかチェックは、既に述べたようにスケジュールデータに不要情報として Vマークあるいはタイムスタンプが付加されているかど うかにより行う。チェックしたスケジュールデータが実 施済データでない場合(S22:No)は、スケジュー ルデータの削除はせずに、Iの値を1だけ減らし、その 値で示されるレコード番号のスケジュールデータをチェ ックする(S26,S27,S22)。Iが示すスケジュールデータが実施済データである場合(S22:Ye s)は、そのスケジュールデータが最終レコードである かどうかをチェックする(S23)。

【0021】最終レコードであるということは、Iの値 がレコード番号の最大値と等しいか否かにより判断され る。最終レコードである場合(S23:Yes)は、そ の1レコード分のスケジュールデータが消去される (S 25)。 I が示すスケジュールデータが最終レコードで ない場合(S23:No)は、そのスケジュールデータ を消去した後、消去したスケジュールデータ以後のデー タのスライド処理を実行する(S 2 4)。スライド処理 とは、RAM14内に格納されるスケジュールデータを 10 アドレス順に空きが出ないように格納し直す作業であ る。即ち、消去したスケジュールデータの格納されてい たアドレスに、次のアドレスに格納されているスケジュ ールデータを格納する。次のアドレスには、その次のア ドレスに格納されているスケジュールデータを格納す る。この処理を最終レコードまで繰り返す。データのス ライド処理を実行した後、スライド処理実行前に最終レ コードとなっていたアドレスのスケジュールデータを消 去する(S25)。このように1レコード分のスケジュ ールデータを削除すると、レコード番号Iを一つだけ減 らし(S26)、Iがゼロとなるまで処理S22~S2 6を繰り返し実行する(S27)。以上のようにRAM 14から実施済データを削除する処理が実行される。

【0022】尚、第1発明にて、第1記憶手段としてのRAM14から削除する予定情報をフロッピーディスク11へ保存する処理は、図3に示すフローチャートのS4~S10に示す処理である。第2発明にて、記憶手段としてのRAM14に十分な空き容量があるかどうかのチェックは、図3に示すフローチャートのS1に示す処理であり、予め定められた未使用容量(実施例では1レコード分の記憶容量)がない場合に不要情報が付加されたスケジュールデータを出力する処理は、S2およびS3に示す処理である。

【0023】以上説明したように、本実施例の電子タイ プライタ1に搭載されたスケジューラによれば、RAM 14に格納されている実施済データを削除する際、その 実施済データをFDD部5のフロッピーディスク11に 保存することを可能としている。そのため削除してしま った実施済データでもFDD部5のフロッピーディスク 11から読み出すことができ、ユーザは削除した後でも 確認することができる。また特に、誤って必要なスケジ ュールデータを削除してしまった場合はきわめて有効と なる。さらに、CPU10はRAM14のメモリ容量を チェックしており、1レコード分の空き容量がなけれ ば、実施済データを液晶表示装置7に表示して、ユーザ に削除するかどうかのチェックを促している。そのため ユーザはRAM14の空き容量を気にかけることなく、 スケジューラを使うことができる。このように実施済み の不要データの管理にてユーザが煩雑な手間を加える必 要のない使い勝手のよいスケジューラが提供された。

50 【0024】また本実施例では、第2記憶手段としての

フロッピーディスク11のメモリチェックも行っているが、このようにすると前もってフロッピーディスク11にスケジュールデータが保存できるかどうかを確認することができる。またRAM14からスケジュールデータを削除した際、スライド処理を実行することにより、RAM14へのアクセスが速くなる、メモリの使用効率が良いという効果も挙げられる。

【0025】尚本実施例では、スケジューラを電子タイプライタ1に適応したが、これはパーソナルコンピュータ、ワードプロセッサ、電子手帳等さまざまな電子機器に適応させることができる。出力手段としてもディスプレイ装置だけでなく音声出力とすることもできる。第2記憶手段としても、フロッピーディスク11の他に、光磁気ディスク、ハードディスク、磁気テープ等を用いることができる。

【0026】また本実施例では、例えば図3の、実施済データを削除するか(S3)、および削除する実施済データを保存するか(S4)をユーザに決定させる構成としたが、これは予め定められた手順に従ってスケジューラが自動で制御するように構成することもできる。例え 20 ば削除する実施済データは自動的にフロッピーディスク11に保存されるようにするとか、実施済データは古いものから自動的に削除される等の制御が考えられる。またRAM14の残り容量のチェックするタイミングも新しくスケジュールデータを入力するときである必要はなく、スケジュールデータを入力したタイミングで実行し

てもよいし、電源を入れるタイミングで実行してもよ い。

[0027]

【発明の効果】以上詳述した通り、本発明のスケジューラにより、実施済みの不要データの管理にてユーザが煩雑な手間を加える必要のない使い勝手のよいスケジューラが提供された。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明一実施例としてのスケジューラを搭10 載した電子タイプライタの全体図である。

【図2】 電子タイプライタの電気的構成を示すブロック図である。

【図3】 そのCPUが実行する処理を示す第1フローチャートである。

【図4】 そのCPUが実行する処理を示す第2フローチャートである。

【図5】 従来技術としてのスケジューラの表示部を 示す説明図である。

【図6】 本発明の構成例示図である。

20 【符号の説明】

1・・・電子タイプライタ、3・・・キーボード、

5···FDD部、7···液晶表示装置、

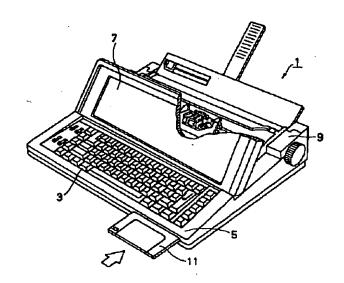
11・・・フロッピーディスク、10・・・CPU、

 $12 \cdot \cdot \cdot ROM, 14 \cdot \cdot \cdot RAM,$

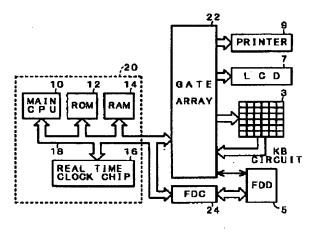
18・・・バス、20・・・制御部、

24 · · · FDC

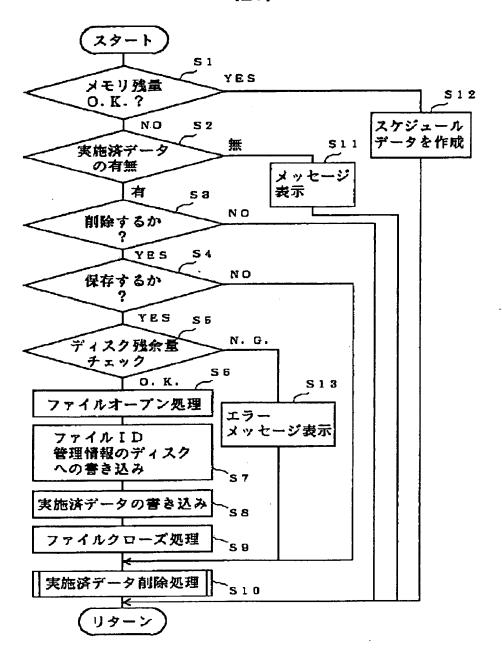
【図1】

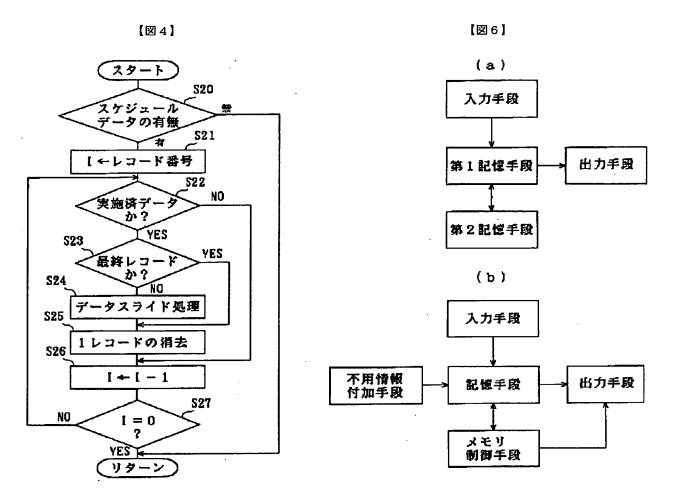


【図2】



【図3】





【図5】

CHECK	TOPIC	TO DO	DEADLINE
\	Stackbroke	For meeting this	6/20 Thu
	Management	All managem'ent	7/20 Sat
	Call	He would like to	7/14 Sun
~	Meeting	After meeting ti	7/14 Sun
	Pick-up	I will pick up t	8/ I Thu
	Party	Keving will have	8/81 Sat
~	Tennis	He will play ten	7/ 5 Fri
	Reunion	A high scholl re	8/20 Tue
	Excursion	They will make a	8/11 Sun
	Ski	l have to make a	8/19 Mon
	Exam	She will take an	8/19 Mon